PATENT ABSTRACTS OF JAPAN



(11)Publication number:

2000-194620

(43)Date of publication of application: 14.07.2000

(51)Int.CI.

G06F 13/00

G06F 17/60

(21)Application number: 10-370392

(71)Applicant : CASIO COMPUT CO LTD

(22)Date of filing:

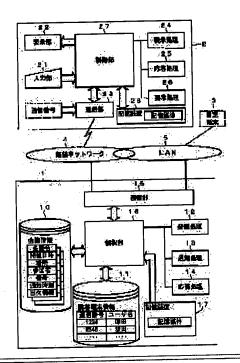
25.12.1998

(72)Inventor: KURIYAMA YUJI

(54) CONFERENCE MANAGEMENT SYSTEM

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a conference management system which can surely notify the start of a conference and also confirm the attendance of members in real time.

SOLUTION: A conference management server 1 registers the conference information on a conference information table 10 and sends the attendance confirming notifications to the portable information terminals 2 of all attendants of a conference. Every terminal 2 receives the conference information from the server 1 against its request and displays both conference and attendance information. Upon receiving the attendance confirming information, the terminal 2 displays the conference information and also sends the confirmation of attendance given from a user to the server 1. If the user's operation is not confirmed for a fixed time, the circuit of the user is cut. The server 1 gives the notifications to the attendants who sent no answers to the received attendance confirming notifications every n minutes until the conference start time elapses.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

Japanese Patent Laid-open Publication No.: 2000-194620 A

Publication date: July 14, 2000

Applicant: CASIO COMPUT CO LTD

Title: Conference management system

5

10

15

20

[ABSTRACT]

[Purpose]

To provide a conference management system capable of securely performing notifying of the start of a conference and attendance confirming in real time.

[Solving means]

A conference management server 1 registers conference information in a conference information table 10, and gives attendance confirming notifications to portable information terminals 2 of all the participants at the time of the notification. The portable information terminal 2 receives the conference information in response to a conference information request from the conference management server 1 to display the conference information and the attendance information. Further, when the attendance confirming notification is received, the conference information is displayed and the attendance confirming from the users is transmitted to the conference management server 1. In this case, when a user operation is not performed for a certain time, the link is disconnected. The conference management server 1 gives the notifications to the participants who have not answered the attendance confirming notifications again every "n" minutes until the start time of the conference elapses.

25

[claims]

[Claim 1]

5

10

15

20

25

A conference management system for performing registration, notification, and the like of conference information for terminals connected to a network, comprising:

a terminal comprising inputting means for inputting conference information and transmitting means for transmitting conference information input by the inputting means; and

a conference management server comprising receiving means for receiving conference information transmitted from the transmitting means, storage means for storing conference information received by the receiving means, and notifying means for transmitting attendance confirming notifications for confirming the attendance condition to terminals of all the participants to the conference when a predetermined confirming notification time is reached.

[Claim 2]

A conference management system according to claim 1, wherein the confirming notification time is set for each conference information.

[Claim 3]

A conference management system according to claim 1, wherein, when

the confirming means confirms that a terminal which has not answered is present after attendance confirming notifications have been transmitted, the notifying means transmits an attendance confirming notification to the terminal

again after a predetermined time.

[Claim 4]

A conference management system according to any one of claims 1 to 3, wherein the notifying means transmits conference information together with an attendance confirming notification.

[Claim 5]

A conference management system according to any one of claims 1 to 4, wherein the terminal comprises:

receiving means for receiving an attendance confirming notification from
the notifying means of the conference management server;

display means for displaying an attendance confirming notification received by the receiving means; and

notifying means for notifying attendance information input through a user operation in response to the attendance confirming notification to the conference management server.

[Claim 6]

10

15

20

25

A conference management system according to claim 5, wherein the display means displays conference information together with an attendance confirming notification from the notifying means.

[Claim 7]

A conference management system according to claim 1, wherein the conference management server comprises:

terminal information storage means for storing terminal information where identification information of a terminal and a user name of the terminal are corresponded;

identification information acquiring means for retrieving terminal information stored in the terminal information storage means with a name of a participant in conference information stored in the storage means as a user name, and acquiring identification information of a corresponding terminal; and

transmitting means for transmitting conference information stored in the storage means to a terminal having a communication number acquired by the identification information acquiring means.

[Claim 8]

A conference management system according to claim 7, wherein the conference management server acquires a communication number of a terminal from a name of a participant in conference information by the identification information acquiring means when the conference information is registered in the storage means, and the transmitting means transmit the conference information to the acquired terminal.

[Claim 9]

15

25

A conference management system according to claim 7, wherein the conference management server comprises:

user name acquiring means for retrieving terminal information stored in the terminal information storage means on the basis of the identification information of the terminal, and acquiring a corresponding user name;

conference information acquiring means for retrieving terminal information storage in the terminal information storage means, and acquiring conference information of a conference where a user name acquired by the user name acquiring means is contained as a participant and which is the nearest from the current time toward the future; and

transmitting means for transmitting conference information acquired by
the conference information acquiring means to the terminal.

[Claim 10]

A conference management system according to claim 9, wherein, when a conference information acquiring request is received from the terminal, the conference management server acquires a user name of the requesting terminal by the user name acquiring means, and then acquires the conference information by the conference information acquiring means, and further transmits the acquired conference information to a requesting terminal by the

transmitting means.

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-194620 (P2000-194620A)

(43)公開日 平成12年7月14日(2000.7.14)

(51) Int.Cl.7

酸別記号 351 FI G06F 13/00 テーマコード(参考)

G06F 13/00 17/60

ı

351G 5B049

15/21

Z 5B089

審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 11 頁)

(21)出願番号

特簡平10-370392

(22)出顧日

平成10年12月25日(1998.12.25)

(71)出願人 000001443

カシオ計算機株式会社

東京都渋谷区本町1丁目6番2号

(72)発明者 栗山 祐司

東京都羽村市栄町3丁目2番1号 カシオ

計算機株式会社羽村技術センター内

(74)代理人 100096699

弁理士 鹿嶋 英實

Fターム(参考) 5B049 AA02 AA06 CC32 EE05 FF04

GCO6 GGO9

58089 GA11 GA21 GA25 HA06 HA11 JA16 JB01 KA01 KC29 KC44

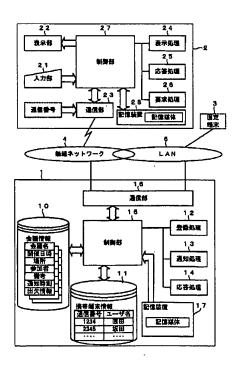
LA09 LA12 LA14

(54) 【発明の名称】 会議管理システム

(57)【要約】

【課題】 会議開始前の通知、出欠確認をリアルタイムで確実に行うことができる会議管理システムを提供する

【解決手段】 会議管理サーバ1は、会議情報を会議情報テーブル10に登録し、通知時刻になると、参加者全員の携帯情報端末2に対して出欠確認通知を行う。携帯情報端末2は、会議情報要求に対する会議情報を、会議管理サーバ1から受信すると、会議情報および出欠情報を表示する。また、出欠確認通知を受信すると、会議情報を表示するとともにユーザからの出欠確認を会議管理サーバ1に送信する。この場合、一定時間ユーザ操作がない場合には、回線を切断する。会議管理サーバ1側では、出欠確認通知に対する応答がない参加者には、会議開始時刻を過ぎるまでn分毎に再通知を行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ネットワークに接続されている端末に対して会議情報の登録、通知などを行う会議管理システムにおいて

会議情報を入力する入力手段と、前記入力手段により入力された会議情報を送信する送信手段とを備える端末

前記送信手段から送信される会議情報を受信する受信手段と、前記受信手段により受信された会議情報を記憶する記憶手段と、所定の確認通知時刻になると、会議の参 10 加者全員の端末に対して出欠の状況を確認するための出欠確認通知を送信する通知手段とを備える会議管理サーバとを具備することを特徴とする会議管理システム。

【請求項2】 前記確認通知時刻は、会議情報毎に設定されていることを特徴をする請求項1記載の会議管理システム。

【請求項3】 前記通知手段は、出欠確認通知を送信した際、前記確認手段により応答がない端末があったことが確認されると、該当端末に対して所定時間後に出欠確認通知を再度送信することを特徴とする請求項1記載の 20 会議管理システム。

【請求項4】 前記通知手段は、出欠確認通知とともに、会議情報を送信することを特徴とする請求項1ないし3のいずれかに記載の会議管理システム。

【請求項5】 前記端末は、

前記会議管理サーバの前記通知手段からの出欠確認通知 を受信する受信手段と、

前記受信手段により受信された出欠確認通知を表示する 表示手段と

前記出欠確認通知に対し、ユーザ操作により入力された 30 出欠情報を会議管理サーバに通知する通知手段とを具備することを特徴とする請求項1ないし4のいずれかに記載の会議管理システム。

【請求項6】 前記表示手段は、前記通知手段からの出 欠確認通知とともに会議情報を表示することを特徴とす る請求項5記載の会議管理システム。

【請求項7】 会議管理サーバは、

端末の識別情報と端末のユーザ名とを対応付けた端末情報を記憶する端末情報記憶手段と、

前記記憶手段に記憶されている会議情報の参加者名をユ 40 一ザ名として、前記端末情報記憶手段に記憶されている 端末情報を検索し、対応する端末の識別情報を取得する 識別情報取得手段と、

前記識別情報取得手段により取得された通信番号の端末 に対して、前記記憶手段に記憶されている会議情報を送 信する送信手段とを具備することを特徴とする請求項1 記載の会議管理システム。

【請求項8】 前記会議管理サーバは、前記記憶手段に会議情報を登録した時点で、前記識別情報取得手段によって、会議情報の参加者名から端末の通信番号を取得

し、前記送信手段によって、取得した端末に会議情報を 送信することを特徴とする請求項7記載の会議管理シス テム。

【請求項9】 前記会議管理サーバは、

前記端末の識別情報に基づいて、前記端末情報記憶手段 に記憶されている端末情報を検索し、対応するユーザ名 を取得するユーザ名取得手段と、

前記端末情報記憶手段に記憶されている端末情報を検索 し、前記ユーザ名取得手段により取得されたユーザ名が 参加者として含まれ、かつ現在時刻から未来方向へ最も 近い会議の会議情報を取得する会議情報取得手段と、

前記会議情報取得手段により取得された会議情報を、前 記端末に対して送信する送信手段とを具備することを特 徴とする請求項7記載の会議管理システム。

【請求項10】 前記会議管理サーバは、前記端末から会議情報取得要求を受信した時点で、前記ユーザ名取得手段によって、前記要求端末のユーザ名を取得し、次いで、前記会議情報取得手段によって、該当会議情報を取得し、さらに、前記送信手段によって、取得した会議情報を要求端末に送信することを特徴とする請求項9記載の会議管理システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、LANなどのネットワークに接続されている端末に対して会議情報の登録、通知などを行う会議管理システムに関する。

[0002]

【従来の技術】従来、LANなどのネットワークを用いた会議管理システムにおいては、ユーザ操作により会議毎の会議情報(日時、場所、内容、参加者等)を登録し、ユーザが会議情報を登録した際に参加者にネットワークに接続されている端末(デスクトップPC等)に対して電子メールを用いて会議の予定が発生したことを通知する。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】ところで、従来技術では、会議の予定が発生したことを、ネットワークに接続されている端末(通常、固定の場所に設置される)に電子メールを送信することで通知していたため、出席予定者、すなわち端末の使用者が在席していなければ連絡がとれず、会議開始前の出欠の確認をリアルタイムで確実に行うことができないという問題があった。また、会議室にネットワークに接続されている端末がない場合には、会議室での出欠の確認ができないという問題があった

【0004】そこで本発明は、会議開始前の通知、出欠確認をリアルタイムで確実に行うことができる会議管理システムを提供することを目的とする。

[0005]

【課題を解決するための手段】上記目的達成のため、請

50

求項1記載の発明による会議管理システムは、ネットワ ークに接続されている端末に対して会議情報の登録、通 知などを行う会議管理システムにおいて、会議情報を入 力する入力手段と、前記入力手段により入力された会議 情報を送信する送信手段とを備える端末と、前記送信手 段から送信される会議情報を受信する受信手段と、前記 受信手段により受信された会議情報を記憶する記憶手段 と、所定の確認通知時刻になると、会議の参加者全員の 端末に対して出欠の状況を確認するための出欠確認通知 することを特徴とする。

【0006】また、好ましい態様として、例えば請求項 2記載のように、請求項1記載の会議管理システムにお いて、前記確認通知時刻は、会議情報毎に設定されるよ うにしてもよい。

【0007】また、好ましい態様として、例えば請求項 3記載のように、請求項1記載の会議管理システムにお いて、前記通知手段は、出欠確認通知を送信した際、前 記確認手段により応答がない端末があったことが確認さ れると、該当端末に対して所定時間後に出欠確認通知を 20 再度送信するようにしてもよい。

【0008】また、好ましい態様として、例えば請求項 4記載のように、請求項1ないし3のいずれかに記載の 会議管理システムにおいて、前記通知手段は、出欠確認 通知とともに、会議情報を送信するようにしてもよい。

【0009】また、好ましい態様として、例えば請求項 5記載のように、請求項1ないし4のいずれかに記載の 会議管理システムにおいて、前記端末は、前記会議管理 サーバの前記通知手段からの出欠確認通知を受信する受 信手段と、前記受信手段により受信された出欠確認通知 30 を表示する表示手段と、前記出欠確認通知に対し、ユー ザ操作により入力された出欠情報を会議管理サーバに通 知する通知手段とを具備するようにしてもよい。

【0010】また、好ましい態様として、例えば請求項 6記載のように、請求項5記載の会議管理システムにお いて、前記表示手段は、前記通知手段からの出欠確認通 知とともに会議情報を表示するようにしてもよい。

【0011】また、好ましい態様として、例えば請求項 7記載のように、請求項1記載の会議管理システムにお いて、会議管理サーバは、端末の識別情報と端末のユー 40 ザ名とを対応付けた端末情報を記憶する端末情報記憶手 段と、前記記憶手段に記憶されている会議情報の参加者 名をユーザ名として、前記端末情報記憶手段に記憶され ている端末情報を検索し、対応する端末の識別情報を取 得する識別情報取得手段と、前記識別情報取得手段によ り取得された通信番号の端末に対して、前記記憶手段に 記憶されている会議情報を送信する送信手段とを具備す るようにしてよい。

【0012】また、好ましい態様として、例えば請求項 8記載のように、請求項7記載の会議管理システムにお 50 実現してもよい。

いて、前記会議管理サーバは、前記記憶手段に会議情報 を登録した時点で、前記識別情報取得手段によって、会 識情報の参加者名から端末の通信番号を取得し、前記送 信手段によって、取得した端末に会議情報を送信するよ うにしてもよい。

【0013】また、好ましい態様として、例えば請求項 9記載のように、請求項7記載の会議管理システムにお いて、前記会議管理サーバは、前記端末の識別情報に基 づいて、前記端末情報記憶手段に記憶されている端末情 を送信する通知手段とを備える会議管理サーバとを具備 10 報を検索し、対応するユーザ名を取得するユーザ名取得 手段と、前記端末情報記憶手段に記憶されている端末情 報を検索し、前記ユーザ名取得手段により取得されたユ ーザ名が参加者として含まれ、かつ現在時刻から未来方 向へ最も近い会議の会議情報を取得する会議情報取得手 段と、前記会議情報取得手段により取得された会議情報 を、前記端末に対して送信する送信手段とを具備するよ うにしてもよい。

> 【0014】また、好ましい態様として、例えば請求項 10記載のように、請求項9記載の会議管理システムに おいて、前記会議管理サーバは、前記端末から会議情報 取得要求を受信した時点で、前記ユーザ名取得手段によ って、前記要求端末のユーザ名を取得し、次いで、前記 会議情報取得手段によって、該当会議情報を取得し、さ らに、前記送信手段によって、取得した会議情報を要求 端末に送信するようにしてもよい。

[0015]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につい て図面を参照して説明する。

A. 実施形態の構成

図1は、本発明の一実施形態によるページャの構成を示 すブロック図である。図において、会議管理システム は、会議管理サーバ1、ユーザ各人が携帯し、無線ネッ トワーク4を介して会議管理サーバとの間で情報を授受 する携帯情報端末2、LANなどのネットワーク5を介 して会議管理サーバ1との間で情報を授受する固定端末 (PCなど) 3から構成されている。

【0016】会議管理サーバ1は、いわゆるコンピュー · タからなり、会議情報テーブル10と携帯端末情報テー ブル11とを記憶する。会議情報テーブル10は、会議 に関する複数の会議情報からなり、各々、会議毎に、会 議名、開催日時、場所、参加者、備考、確認通知時刻お よび出欠情報から構成されている。携帯情報端末情報テ -ブル11は、携帯情報端末2を識別するための通信番 号と、該通信番号に対応付けられた、携帯情報端末2の ユーザを示すユーザ名からなる。該ユーザ名は、会議情 報の登録時に、会議の参加者を記述する際の参加者名と して用いられる。登録処理部12、通知処理部13、応 答処理部14は、各々、制御部15のプログラム実行に より実現される機能である。但し、ハードウェアにより

【0017】登録処理部12は、携帯情報端末情報11 や固定端末3において入力された会議情報を会議情報テ ーブル10に登録する。通知処理部13は、会議情報テ ーブル10を参照し、所定の通知時刻になると、会議の 出席者の携帯情報端末2に対して会議情報を通知すると ともに、出欠確認を行う。応答処理部14は、携帯情報 端末2からの要求に応じて、該携帯情報端末2のユーザ が参加する会議情報を送信する。制御部15は、記憶装 置17内の記憶媒体に記憶されているプログラムを実行 し、上記登録処理部12、通知処理部13、応答処理部 10 14による処理を実現する。通信部16は、携帯情報端 末2や固定端末3との間で各種情報を送受信する。

【0018】携帯情報端末2は、例えば一般的な携帯電 話やPHS端末からなり、無線ネットワーク4を介して 会議管理サーバ1にアクセスするようになっている。入 力部21は、多機能ダイヤルキーや、各種ファンクショ ンキーから構成されており、ユーザ操作により会議情報 の入力や出欠情報(会議への出欠、欠席、遅れるを示す 情報) の入力が行われる。表示部22は、発呼する際の 電話番号や、電話帳など一般的な情報に加えて、会議管 20 理サーバ1からの会議情報を表示する。通信部23は、 会議情報や出欠情報などを無線ネットワーク4を介して 会議管理サーバ1に送信する一方、会議管理サーバ1か らの会議情報や出欠の確認情報などを受信する。また、 通信部23は、会議管理サーバ1に会議情報を要求する 際、予め端末毎に割り当てられた、端末を識別するため の通信番号 (発信者番号) を付加して要求するようにな っている。

【0019】表示処理部24、応答処理部25、要求処 理部26は、各々、制御部27のプログラム実行により 実現される機能である。但し、ハードウェアにより実現 してもよい。表示処理部24は、通信部23により受信 された、会議管理サーバ1からの会議情報や出欠の確認 情報などを表示部22に表示する。応答処理部25は、 会議管理サーバ1からの出欠の確認情報に対して、「出 席」、「欠席」、「遅れる」という出欠情報を会議管理 サーバ1へ応答送信する。要求処理部26は、会議管理 サーバ1に対して、会議情報の送信要求を行う。制御部 20、記憶装置28内の記憶媒体に記憶されているプロ グラムを実行し、表示処理部24、応答処理部25、要 40 ックする。 求処理部26による処理を実現する。

【0020】固定端末3は、いわゆるクライアントコン ピュータであり、LANなどのネットワーク5を介し て、携帯情報端末2と同様に、会議管理サーバ1にアク セス可能であるが、基本的には、携帯情報端末2と同様 である (通信部が無線か有線かの違い) ので説明を省略 する。

【0021】上述した会議情報は、会議管理サーバ1に つながる端末(携帯情報端末2、固定端末3)におい て、例えば図2に示すようなフォームでユーザにより入 50 ップS28で、過去であるか否かを判断する。そして、

力され、会議管理サーバ1に送信され、管理情報テーブ ル10に登録されるようになっている。会議情報は、会 議名、開催日時、場所、参加者、備考、通知時刻からな る。会議管理サーバ1は、会議情報を参照することによ り、予め決められた時刻(通知時刻)になると、当該会 議情報を、会議の参加者全員に通知するとともに、出欠 情報を要求する。携帯情報端末2は、会議管理サーバ1 からの確認通知を受信すると、受信した会議情報を表示 するとともに、ユーザ操作により出欠情報「出席」、

「欠席」、「遅れる」を入力し、会議管理サーバ1に応 答するようになっている。

【0022】B. 実施形態の動作 次に、上述した実施形態によるの動作について説明す

B-1. 会議管理サーバの会議情報登録処理 図3および図4は、本実施形態の会議管理サーバ (登録 処理部13)の動作(会議情報登録処理)を説明するた めのフローチャートである。会議管理サーバ1におい て、登録処理部13は、会議情報の登録要求があると、 開催日時と参加者の予定の重複をチェックし、正常な場 合には、会議情報を会議情報テーブル10に登録し (開 催日時でソート)、出欠情報を初期化し、通知処理の初 期化(通知時刻を待つ処理の起動)を行い、登録完了を 要求元に送信する。以下詳細に説明する。

【0023】まず、ステップS10で、参加者の有無を チェックし、ステップS12で、参加者があるかないか を判断する。そして、参加者がある場合には、ステップ S14へ進み、当該参加者が他の会議に重複出席登録さ れていないかをチェックする。そして、ステップS16 で、参加者が他の会議に重複して出席登録されているか 否かを判断し、重複出席登録されていなければ、ステッ プS18に進み、参加者がこの会議に重複出席登録され ていないかをチェックする。そして、ステップS20 で、参加者がこの会議に重複して出席登録されているか 否かを判断し、重複出席登録されていなければ、ステッ プS22へ進み、未チェックの参加者があるか否かを判 断する。未チェックの参加者があれば、ステップS14 に戻り、上述したステップS14~S22を全ての参加 者に対して繰り返し実行し、重複出席登録の有無をチェ

【0024】上述した処理において、参加者がない場合 (ステップS12)、あるいは参加者が重複出席登録さ れていれば (ステップS16、S20) 、ステップS2 4へ進み、参加者に関する登録情報がエラーであること を示す参加者エラーを要求元 (携帯情報端末2、固定端 末3) に送信し、当該処理を終了する。

【0025】また、上述した処理において、参加者が重 複出席登録されていなければ、ステップS26へ進み、 開催日時が現在から見て過去であるかチェックし、ステ

開催日時が過去である場合には、ステップS30で、開 催日時が過去の日時であることを示す開催日時エラーを 要求元(携帯情報端末2、固定端末3)に送信し、当該 処理を終了する。

【0026】一方、開催日時が適切である場合には、ス テップS32へ進み、会議情報を会議情報テーブル10 に登録し、ステップS34で、出欠情報を初期化する。 次に、ステップS36で、通知処理を初期化し、ステッ プS38で、要求元(携帯情報端末2、固定端末3)へ 登録完了を送信した後、ステップS40で、参加者全員 10 62~戻る。以下、全参加者に対しての出欠確認が終了 に会議予定を通知して当該処理を終了する。

【0027】B-2. 会議管理サーバの確認通知処理 図5および図6は、本実施形態の会議管理サーバ(通知 処理部14)の動作(確認通知処理)を説明するための フローチャートである。一会議管理サーバ1において、通 知処理部14は、通知時刻になると、参加者全員に出欠 確認通知を行う。応答がない参加者には、会議開始時刻 を過ぎるまで n 分 (システムで任意) 毎に再通知を行 う。以下詳細に説明する。

【0028】まず、ステップS50で、開催日時と時刻 20 (分数) とから通知時刻を取得し、ステップS52で、 現在時刻が通知時刻に達したか、あるいは過ぎたか否か を判断する。そして、通知時刻が現在時刻に達していな い場合には、ステップS54で、通知時刻まで待機す る。一方、現在時刻が通知時刻に達したか、あるいは過 ぎた場合には、ステップS54で待機することなく、ス テップS56へ進み、確認済みカウンタを「0」にセッ トする。確認済みカウンタは、参加者に出欠を確認する 際に、出欠確認がとれた数をカウントするためのカウン タである。

【0029】次に、ステップS58で、参加者数をカウ ントし、ステップS60で、ワークカウンタを「O」に 設定する。ワークカウンタは、全参加者に対する一連の 出欠確認を行ったか否かを判断するためのカウンタであ る。そして、ステップS62で、参加者毎の出欠情報を 確認し、ステップS64で、出欠確認済みであるか否か を判断する。

【0030】ここで、出欠確認済みでない場合には、ス テップS66で、携帯端末情報テーブル11を参照して 参加者の通信番号を取得し、該通信番号に従って、参加 40 者に対する携帯情報端末2に確認通知を送信する。この とき、ステップS68で、対応端末の有無を判断し、対 応端末があれば、そのままステップS70へ進む。ステ ップS70では、確認通知を送信した携帯情報端末2か らの応答を待ち、応答があれば、ステップS74で、携 帯情報端末2からの応答から出欠情報(出席、欠席、遅 れるのいずれか)を取得する。次に、ステップS76 で、確認済みカウンタを「1」だけインクリメントした 後、ステップS78へ進む。

【0031】一方、参加者の出欠確認が既に済んでいる 50 明する。

場合(ステップS64)、または参加者に対応する携帯 情報端末がない場合(ステップS68のYES)、ある いは確認通知送信に対する応答がない場合(ステップS 72のYES)には、そのままステップS78に進む。 【0032】ステップS78では、ワークカウンタを 「1」だけインクリメントする。ワークカウンタの値が 参加者数より小さいか否かを判断し、ワークカウンタが 参加者数に違していなければ、まだ、出欠確認を行って いない参加者があるということであるので、ステップS するまで、ステップS62~S78を繰り返し実行す

【0033】そして、ワークカウンタの値が参加者数に 達すると、全参加者に対しての出欠確認が終了したと判 断して、ステップS82へ進み、確認済みカウンタの値 が参加者数に達したか否かを判断する。ここで、確認済 みカウンタの値が参加者数に達していなければ、上述し たステップS62~S78の処理において、出欠確認が 取得できなかった参加者がいるということである。この 場合、すなわち、確認済みカウンタの値が参加者数に達 していなければ、ステップS84へ進み、現在時刻が会 議開始時刻に達したか、過ぎてしまったかを判断する。 そして、会議開始時刻に達していなければ、まだ、出欠 確認することが可能であるので、ステップS86で、n 分間待機した後、ステップS60へ戻る。以下、出欠確 認できなかった参加者に対して、出欠確認を行う。

【0034】一方、全参加者に対して出欠確認が終了し た場合(ステップS82のYES)、あるいは全参加者 に対して出欠確認ができなかったものの、会議開始時刻 30 に達したか過ぎてしまった場合 (ステップS84のYE S)には、当該処理を終了する。

【0035】B-3. 会議管理サーバの要求応答処理 図7は、本実施形態の会議管理サーバ(応答処理部1 5) の動作(要求応答処理)を説明するためのフローチ ャートである。要求応答処理は、携帯情報端末2から通 信番号(発信者番号)とともに、会議情報取得要求が送 信され、会議管理サーバが受信したときの処理である。 会議情報は、図3および図4の会議情報登録処理によっ て、開催日時でソートされて記憶されており、同一時刻 (または時間帯) に開催される会議には、同一参加者が 含まれないものとする。

【0036】会議管理サーバ1は、携帯端末情報テーブ ル11を参照し、携帯情報端末2の通信番号から参加者 を対応付けて、会議情報テーブル10の先頭から要求者 が出席し、かつ現在時刻から未来方向へ最も近い開催日 の会議情報を検索し、該当会議情報を要求端末に送信す る。要求者が携帯端末情報テーブル11に登録されてい ない場合や、該当する会議が登録されていない場合に は、会議なし情報を要求端末に送信する。以下詳細に説

【0037】会議管理サーバ1における応答処理部15 は、携帯情報端末2から、通信番号(発信者番号)とと もに会議情報取得要求を受信すると、まず、ステップS 90で、携帯端末情報テーブル11を参照し、通信番号 に対応するユーザ名を取得して要求者とする。次に、ス テップS92で、対応端末の有無を判断し、対応端末が なければ、ステップS110へ進み、要求端末に出欠情 報「会議なし」で応答する。

【0038】一方、対応端末があれば、ステップS94 へ進み、会議情報ポインタを先頭にセットする。該会議 10 答なしになり、再通知処理が行われる)。以下詳細に説 情報ポインタは、上記要求者が参加者として登録されて いるか否かをチェックする際、チェック対象となる会議 情報を示すポインタである。次に、ステップS96で、 会議情報ポインタが示す会議情報の開催日が過去である かチェックし、ステップS98で、過去であるか否かを 判断する。そして、対象としている会議情報の開催日が 過去であれば、すなわち既に終了した会議であれば、ス テップS106へ進み、次の会議情報を示すように、会 議情報ポインタを「1」だけインクリメントする。次 に、ステップS108で、会議情報ポインタに基づい て、未確認の会議情報があるか否かを判断し、未確認の 会議情報があれば、ステップS96へ戻り、会議情報ポ インタで示される会議情報について同様のチェックす

【0039】そして、会議情報ポインタを順次インクリ メントしながら、会議情報をチェックし、開催日が過去 でない場合には(ステップS98のNO)、ステップS 100へ進み、該当会議情報の参加者に要求者が含まれ るかチェックし、ステップS102で、参加者に要求者 が含まれるか否かを判断する。そして、参加者に要求者 30 が含まれなければ、該当会議は要求者に関係しないの で、上述した処理と同様に、ステップS106へ進み、 会議情報ポインタを更新した後、ステップS108の判 断を行った後、未確認の会議情報があれば、ステップS 96へ戻り、会議情報ポインタで示される会議情報につ いて再度チェックする。

【0040】一方、会議情報ポインタを順次インクリメ ントしながら、会議情報をチェックし、開催日が過去で なく、かつ該当会議情報の参加者に要求者が含まれる場 合には(ステップS102のYES)、ステップS10 40 140で回線を切断した後、当該処理を終了する。 4へ進み、要求端末に出欠情報「会議あり」と会議情報 とを応答する。

【0041】B-4. 携帯端末の会議情報表示・応答処

図8および図9は、本実施形態の携帯情報端末2の動作 (会議情報表示・応答処理) を説明するためのフローチ ャートである。携帯情報端末2は、ユーザが会議管理サ ーバ1に会議情報要求を送信した場合に会議管理サーバ 1から会議情報(出欠情報を含む場合あり)を受信する

1に登録されいる場合に所定の時刻(または時間間隔) に会議管理サーバ1から確認情報を受信する。情報を受 信した携帯情報端末2は、会議管理サーバ1から会議情 報要求に対して応答された会議情報を受信した場合に は、会議情報および出欠情報を表示する一方、確認通知 情報を受信した場合には、会議情報を表示するとともに ユーザからの出欠確認を会議管理サーバ1に送信する。 この場合、一定時間ユーザ操作がない場合には、回線を 切断し、処理を終了する(会議管理サーバ1側では、応

10

【0042】会議管理サーバ1から会議情報を受信する と、まず、ステップS120で、情報種別をチェック し、ステップS122で、出欠情報であるか否かを判断 する。そして、出欠情報でなく、確認通知である場合に は、ステップS124へ進み、図10に示すように、出 欠情報を除く会議情報とともに、出欠確認用の選択ウィ ンドウを表示する。次に、ステップS126で、ユーザ が「出席」、「欠席」または「遅れる」のいずれを選択 20 するか、ユーザ確認待ちとなる。すなわち、ステップS 128で、「出席」が選択されたか否かを判断し、ステ ップS132で、「欠席」が選択されたか否かを判断 し、さらに、ステップS136で、「遅れる」が選択さ れたか否かを判断する。

> 【0043】そして、いずれも選択されずに、タイムア ウトになると (ステップS136のNO) 、ステップS 140へ進み、回線を切断した後、当該処理を終了す る。この場合、会議管理サーバ1では、前述したよう に、確認通知処理において携帯情報端末2から応答がな かった場合、会議開始前であれば、n分毎に、再度、確 認通知を送信してくる。

> 【0044】一方、ユーザが「出席」を選択した場合に は(ステップS128のYES)、ステップS130 で、会議管理サーバ1に「出席」を応答送信する。ま た、ユーザが「欠席」を選択した場合には(ステップS 132のYES)、ステップS134で、「欠席」を応 答送信する。あるいは、ユーザが「遅れる」を選択した 場合には(ステップS136のYES)、会議管理サー バ1に「遅れる」を応答送信する。その後、ステップS 【0045】一方、情報種別をチェックし、ステップS 122で、出欠情報であるか否かを判断した結果、出欠

> 情報である場合には、ステップS142へ進み、「会議 なし」であるか否かを判断する。そして、「会議あり」 の場合には、ステップS144へ進み、図11に示すよ うに、出欠情報を含む会議情報を表示し、「会議なし」 の場合には、ステップS146へ進み、図12に示すよ うに、会議がないことを表示し、ステップS148で、 回線を切断した後、当該処理を終了する。

とともに、ユーザが会議の参加者として会議管理サーバ 50 【0046】なお、上述した実施形態では、通知時刻の

12

指定は1指定であったが、これに限定されることなく、 通知時刻の指定を複数設定できるようにすると、30分 前、10分前というように通知を確実に行うことができ る。この場合、出欠の確認をどの時刻の通知で行うかを 指定できるようにする。

11

【0047】また、会議情報に携帯情報端末2における 着信音の種類を設定できるようにしてもよい。この場 合、会議の種類、重要度等が着信音で分かるようにで き、使い勝手が向上する。また、会議情報に端末の応答 操作を設定できるようにしてもよい。この場合、応答の 10 仕方を通知側から指定することができるようになり、使 い勝手が向上する。また、会議情報は、テキストに拘わ らず、音声、画像、映像等のマルチメディアでもよい。 【0048】また、会議管理サーバ1が会議通知をした 時点で、一度、通信回線を切断し、携帯情報端末2が出 欠情報を送信する際に会議管理サーバ1に再接続するよ うにしてもよい。参加人数が多い場合には、回線を有効 に使うことができる。この場合、携帯情報端末2からの 応答がどの会議に対応しているか判断するために、会議 情報に会議管理番号を付加しておき、該会議管理番号で 20 どの会議に対する応答であるかを判別する。

[0049]

【発明の効果】請求項1記載の発明によれば、端末で は、入力手段により入力された会議情報を送信手段によ り会議管理サーバに送信し、会議管理サーバでは、受信 手段によって、前記送信手段から送信される会議情報を 受信し、記憶手段に記憶した後、通知手段によって、所 定の確認通知時刻になると、会議の参加者全員の端末に 対して出欠の状況を確認するための出欠確認通知を送信 するようにしたため、会議開始前に出欠確認をリアルタ 30 イムで確実に行うことができるという利点が得られる。 【0050】また、請求項2記載の発明によれば、前記 確認通知時刻を会議情報毎に設定するようにしたので、 ユーザの事情に応じて柔軟に出欠の確認を行うことがで きるという利点が得られる。

【0051】また、請求項3記載の発明によれば、前記 通知手段により、出欠確認通知を送信した際、前記確認 手段により応答がない端末があったことが確認される と、該当端末に対して所定時間後に出欠確認通知を再度 送信するようにしたので、できるという利点が得られ る。

【0052】また、請求項4記載の発明によれば、前記 通知手段により、出欠確認通知とともに、会議情報を送 信するようにしたので、出欠の応答がない場合、再通知 を行うことにより、出欠確認の確実性を向上させること ができるという利点が得られる。

【0053】また、請求項5記載の発明によれば、前記 端末では、表示手段に、受信手段により受信された出欠 確認通知を表示し、通知手段により、出欠確認通知に対 し、ユーザ操作により入力された出欠情報を会議管理サ 50 すブロック図である。

ーバに通知するようにしたので、端末からリアルタイム に出欠の応答を返すことにより、出欠確認の確実性を向 上させることができるという利点が得られる。

【0054】また、請求項6記載の発明によれば、前記 表示手段に、前記通知手段からの出欠確認通知とともに 会議情報を表示するようにしたので、出欠確認の確実性 を向上させることができるという利点が得られる。

【0055】また、請求項7記載の発明によれば、会議 管理サーバに、端末の識別情報と端末のユーザ名とを対 応付けた端末情報を記憶する端末情報記憶手段を設け、 識別情報取得手段によって、会議情報の参加者名をユー ザ名として、前記端末情報記憶手段に記憶されている端 末情報を検索して、対応する端末の識別情報を取得し、 送信手段によって、取得した通信番号の端末に対して、 前記記憶手段に記憶されている会議情報を送信するよう にしたので、端末が携帯移動端末であっても、会議開始 前の通知、出欠確認をリアルタイムで確実に行うことが できるという利点が得られる。

【0056】また、請求項8記載の発明によれば、前記 会議管理サーバにより、前記記憶手段に会議情報を登録 した時点で、前記識別情報取得手段によって、会議情報 の参加者名から端末の通信番号を取得し、前記送信手段 によって、取得した端末に会議情報を送信するようにし たので、端末が携帯移動端末であっても、会議開始前の 通知、出欠確認をリアルタイムで確実に行うことができ るという利点が得られる。

【0057】また、請求項9記載の発明によれば、前記 会議管理サーバにおいては、ユーザ名取得手段によっ て、前記端末の識別情報に基づいて、前記端末情報記憶 手段に記憶されている端末情報を検索して、対応するユ ーザ名を取得し、次いで、会議情報取得手段によって、 前記端末情報記憶手段に記憶されている端末情報を検索 して、取得したユーザ名が参加者として含まれ、かつ現 在時刻から未来方向へ最も近い会議の会議情報を取得 し、送信手段によって、取得した会議情報を、前記端末 に対して送信するようにしたので、端末が携帯移動端末 であっても、会議開始前の通知、出欠確認をリアルタイ ムで確実に行うことができるという利点が得られる。

【0058】また、請求項10記載の発明によれば、前 40 記会議管理サーバにより、前記端末から会議情報取得要 求を受信した時点で、前記ユーザ名取得手段によって、 前記要求端末のユーザ名を取得し、次いで、前記会議情 報取得手段によって、該当会議情報を取得し、さらに、 前記送信手段によって、取得した会議情報を要求端末に 送信するようにしたので、端末が携帯移動端末であって も、会議開始前の通知、出欠確認をリアルタイムで確実 に行うことができるという利点が得られる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態によるページャの構成を示

【図2】会議情報の入力フォームの一例を示す概念図で ある。

【図3】本実施形態の会議管理サーバ(登録処理部1

3) の動作(会議情報登録処理)を説明するためのフロ ーチャートである。

【図4】本実施形態の会議管理サーバ(登録処理部1

3) の動作(会議情報登録処理)を説明するためのフロ ーチャートである。

【図5】本実施形態の会議管理サーバ (通知処理部1

4) の動作(確認通知処理)を説明するためのフローチ 10 5 ネットワーク ャートである。

【図6】本実施形態の会議管理サーバ (通知処理部1

4) の動作(確認通知処理)を説明するためのフローチ ャートである。

【図7】本実施形態の会議管理サーバ(応答処理部1

5) の動作(要求応答処理)を説明するためのフローチ ャートである。

【図8】本実施形態の携帯情報端末2の動作(会議情報 表示・応答処理)を説明するためのフローチャートであ る。

【図9】本実施形態の携帯情報端末2の動作(会議情報 表示・応答処理)を説明するためのフローチャートであ る。

【図10】出欠確認時の表示例を示す概念図である。

【図11】「会議あり」の場合における表示例を示す概 念図である。

【図12】「会議なし」の場合における表示例を示す概 念図である。

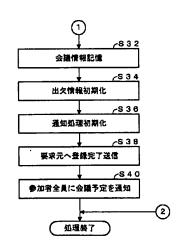
【符号の説明】

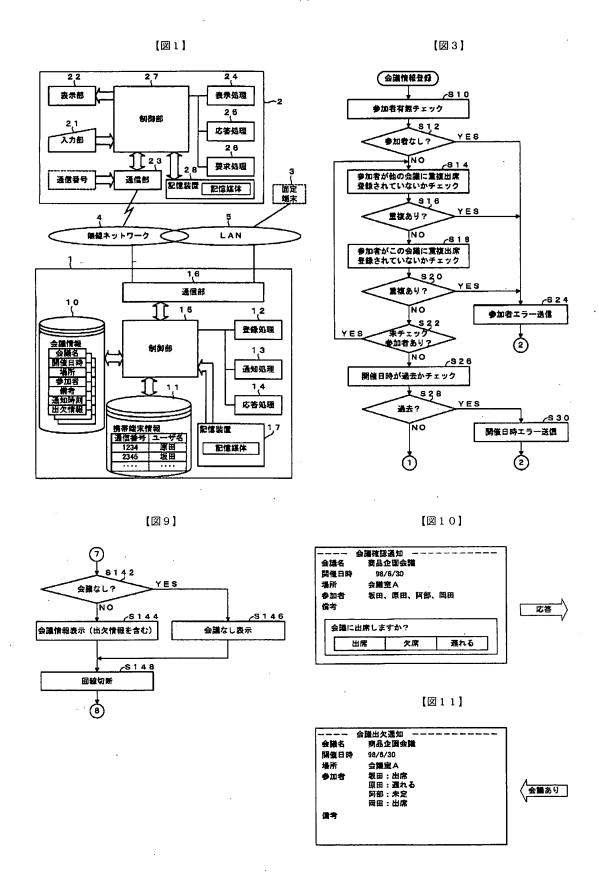
- 1 会議管理サーバ
- 2 携帯情報端末(端末)
- 3 固定端末(端末)
- 4 無線ネットワーク
- - 10 会議情報テーブル (記憶手段)
 - 11 携帯端末情報テーブル (端末情報記憶手段)
 - 12 登録処理部
 - 13 通知処理部 (通知手段、識別情報取得手段)
- 14 応答処理部 (ユーザ名取得手段、会議情報取得手 段)
- 15 制御部
- 16 通信部(受信手段、送信手段)
- 21 入力部(入力手段)
- 22 表示部 (表示手段) 20
 - 23 通信部(送信手段、受信手段)
 - 24 表示処理部 (表示手段)
 - 25 応答処理部 (通知手段)
 - 26 要求処理部

【図2】

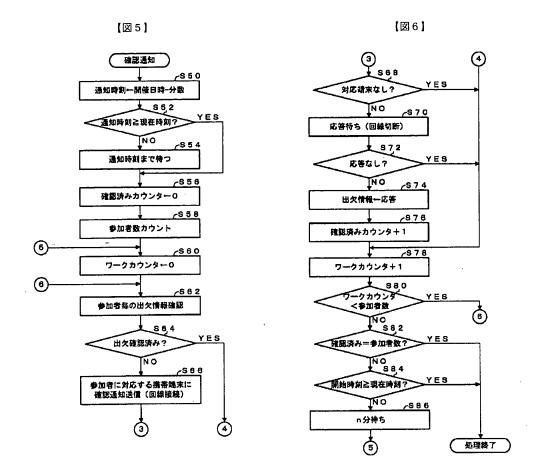
商品企画会議 会議名 開催日時 98/6/30 10:00~12:00 登録 坂田、原田、阿部、岡田 備考 通知時刻 10 分前

【図4】





 $\mathcal{O}_{\mathcal{A}_{\mathcal{A}}}(\mathcal{O}_{\mathcal{A}_{\mathcal{A}}}) = \mathcal{O}_{\mathcal{A}_{\mathcal{A}_{\mathcal{A}}}} = \mathcal{O}_{\mathcal{A}_{\mathcal{A}_{\mathcal{A}}}}$



【図12】

